# 如何缩代码、如何港记、如何骗分 以及如何进队

n+e

Tsinghua University

2017年1月22日





n+e

- 1 基础知识
- 2 无营养热身题

无营养热身题

基础知识

- 基础知识 数学 几何
- 2 无营养热身题
- 3 正常题
- 4 集训队题
- 5 省选题

### 排名不分先后。杳看代码

无营养热身题

- 快速幂
- exgcd、中国剩余定理
- 线性求逆元 (?)
- 线性筛
- Lucas
- Miller-Rabin + Rho
- 阶、原根、二次互反
- 高斯消元
- BSGS、exBSGS

- 矩阵快速幂
- 生成树计数
- K 阶线性递推-特征多项式。  $O(K \log K \log n)$
- 拉格朗日插值、牛顿插值
- 特殊多项式的线性插值
- $O(n^{2/3})$  求  $\varphi$ 、 $\mu$  的前缀和
- 单纯形
- FFT、NTT、多项式求逆

## 知识点

xiǎo xué ào shù • 计数原理

无营养热身题

- · 高中数学(向量、平面几何、解析几何、……)
- 数论函数变换(反演)
- 组合数、卡特兰数、斯特林数、伯努利数、调和数、斐波那 契数、母函数

集训队题

- Pólva
- 博弈论 (SG、不平等)
- 概率与期望(DP)
- 数值方法与极值问题(二分、三分、牛顿迭代、多元函数求 偏导、拉格朗日乘子法、符号积分与数值积分)
- 线性代数相关 (矩阵、行列式、线性基)

- 基础知识 数学 几何
- 2 无营养热身题
- 3 正常题
- 4 集训队题
- 5 省选题

## 所有知识点

#### 排名分先后。杳看代码

- 复数域上 Point 的定 义
- 二维凸包
- 几何特征构造 (切线、 外接圆、……)
- 旋转卡壳
- 最近点对
- 最小圆覆盖
- 半平面交
- 自适应辛普森积分

- K-D Tree
- 三维凸包
- 动态凸包
- 扫描线与周长、面积问题
- 曼哈顿距离最小生成树
- Delaunay 三角剖分与 Voronoi 图
- 平面图点定位

## 要特意交代的东西

- 以上内容 = 省选/NOI 最大出题范围
- 从近几年的 FJOI 情况来看, 如果今年命题组不变, 则每年 必有 1~2 道数学相关的题目, 比重还是相当大的。
- 个人认为 3h 拿来介绍知识点的话,介绍不了很多东西,除 非是省夏, 因此接下来将以题目讨论为主。
- 我真的不是标题党
- n+e 好菜啊请各位大佬轻虐

<sup>顶</sup> 要特意交代的东西

基础知识

00000000

### Rating变化通知

Trinkle 您好:

您在 UOJ Test Round #2 这场比赛后的Rating变化为-67, 当前Rating为 1905。

n+e

## 要特意交代的东西

基础知识

刀.何



其实数学几何知识点基本去 省冬的都能过吧。。。。 过不了也没救了。。。。



我都能过



fjoi最低水平

- 2 无营养热身题

无营养热身题

0000000000

UR#1-A

- 3 正常题
- 4 集训队题

- 2 无营养热身题 UR#1-A

无营养热身题

- 3 正常题
- 4 集训队题

- π+e 是一个热爱短代码的选手。自从看了《N 语言全书》之 后, 代码能力突飞猛进。在缩代码方面, 他可是身经百战, 见得多了。世界各地的 OJ 上, 很多题的最短解答排行榜都 有他的身影。这令他感到十分愉悦。
- 给定 n 和 ai, 最小化

$$f(x) = \sum_{i=1}^{n} a_i/x + a_i \bmod x$$

•  $n, a_i < 10^6$ 

无营养热身题

0000000000

• 基础推式子练习题: 颞解

#### UR#1-A 以下内容节选自《N 语言全书》:

#### 一般做法

全局变量用容易理解的名称, 局部变量 用短名称命名 函数用动词命名 用明确的描述文字命名 为结构加上合理的缩进 写成自然的形式 加上括号避免误读 把复杂的表达式分开

明确编写源代码 注意副作用 统一缩进、大括号的使用方式 以惯用写法确保一致性

#### 短码做法

变量全部用一个字母命名

函数用一个字母命名 用一个字母命名 该缩进的地方也不要放进多余的空格 写成最短的形式 熟知运算符优先级,尽量不用括号 把复杂的表达式换成同等的简单表达 式或近似表达式 明确编写源代码 把副作用应用到极致 绝不缩进, 大括号能省就省 学会最短的惯用法,尽快转换成短码编 程想法

烂原始代码就别注释了, 重写比较快

长的源代码就别注释了, 缩短比较快

完全不用写注释

什么都不写是最明智的

一般做法 短码做法 不管是不是多重分支, 都使用条件运 多重分支使用 else-if 尽量不要使用宏功能 绝对不要用宏功能 宏自身的参数记得加上括号 就算非得使用宏, 还是千万别用括号 为魔术数字命名 魔术数字基本上维持原状 不要使用整数,使用字符串常量 整数、浮点数、字符串常量挑最短的 用语言计算对象大小 事先计算好对象大小 理所当然的事情就不要再写注释了 完全不用写注释 为函数与全局变量加上详细说明 完全不用写注释

注释不要与源代码冲突

明确注释,不要导致混乱

- 2 无营养热身题 UR#1-A POJ 3070

无营养热身题

- 3 正常题
- 4 集训队题

POJ 3070

• 求  $Fib_n$  的末四位。 $n \le 10^9$ ,多组数据。

POJ 3070

- 求 Fib<sub>n</sub> 的末四位。n≤10<sup>9</sup>,多组数据。
- 裸的矩阵快速幂?

- 求 Fib<sub>n</sub> 的末四位。n≤10<sup>9</sup>,多组数据。
- 裸的矩阵快速幂?找循环节

- 求 Fibn 的末四位。n < 10<sup>9</sup>, 多组数据。
- 裸的矩阵快速幂?找循环节
- C语言的效果大概长这样

```
main(a,b,n){
    for (; a=b=scanf("%d",&n),~n; printf("%d\n",a))
3
     for (:-n\%' u0' : a=(b-a)\%10000) b+=a:
4
```

集训队题

- 2 无营养热身题 UR#1-A HDU 5762

- 3 正常题
- 4 集训队题

ullet 每个测试点 50 组数据,点数、坐标范围  $\in$   $[1,10^5]$ ,2000ms

- 美国曼哈顿市的街道呈整齐的"井"字形,现在统计学家把 各个位置上的建筑分布做成了一张表格、每座建筑按顺序标 号,位置都以(x, v)的坐标表示。你的任务是在这些建筑中 寻找两个建筑对 (A, B) 和 (C, D), 满足 A < B, C < D,  $A \neq C$ 或者  $B \neq D$ , 并且 A 到 B 的曼哈顿距离等于 C 到 D的曼哈顿距离。如果存在的话输出"YES",否则输出"NO"。
- 每个测试点 50 组数据,点数、坐标范围 ∈ [1,10<sup>5</sup>], 2000ms
- 为什么暴力就能过呢?

- 美国曼哈顿市的街道呈整齐的"井"字形,现在统计学家把 各个位置上的建筑分布做成了一张表格、每座建筑按顺序标 号,位置都以(x, v)的坐标表示。你的任务是在这些建筑中 寻找两个建筑对 (A, B) 和 (C, D), 满足 A < B, C < D,  $A \neq C$ 或者  $B \neq D$ , 并且 A 到 B 的曼哈顿距离等于 C 到 D的曼哈顿距离。如果存在的话输出"YES",否则输出"NO"。
- 每个测试点 50 组数据,点数、坐标范围 ∈ [1,10<sup>5</sup>], 2000ms
- 为什么暴力就能过呢?抽屉原理还记得吗?

无营养热身题

- Hihocoder 1164

  - 2 无营养热身题 UR#1-A Hihocoder 1164

- 大家对斐波那契数列想必都很熟悉,现在考虑如下生成的斐 波那契数列:  $a_0 = 1$ ,  $a_i = a_i + a_k$ , i > 0, j, k 从 [0, i-1] 的 整数中随机选出 (j和 k独立)。
- 现在给定 n, 要求求出 *E*(a<sub>n</sub>), 即各种可能的 a 数列中 a<sub>n</sub> 的 期望值。

# 随机斐波那契

无营养热身题

- 大家对斐波那契数列想必都很熟悉,现在考虑如下生成的斐 波那契数列:  $a_0 = 1$ ,  $a_i = a_i + a_k$ , i > 0, j, k 从 [0, i-1] 的 整数中随机选出(i和k独立)。
- 现在给定 n, 要求求出  $E(a_n)$ , 即各种可能的 a 数列中  $a_n$  的 期望值。

$$f[n] = \frac{2}{n}(f[0] + f[1] + \dots + f[n-1]) = n+1$$

- 2 无营养热身题

无营养热身题

3 正常题

- 5 省选题

无营养热身题

3 正常题 **BZOJ 3707** 

- 5 省选题

- 2 维平面上有 n 个点,取 3 个点使得围出的面积最小。
- 最小面积可以是 0。n ≤ 1000

- 2 维平面上有 n 个点,取 3 个点使得围出的面积最小。
- 最小面积可以是 0。n≤1000
- 暴力  $n^3$  不多说。但是有很多时候的情况是没有用的。于是我们把这些点分成  $\sqrt{n}$  块,块内暴力,轻松愉快。(不一定非要  $\sqrt{n}$ )
- 这样做不靠谱,所以我们可以随机旋转坐标系,rand个四五十次就可以把这题水过了。
- 正解网络上一搜一大堆。
- 最近点对的数据水的话,这种方法能够轻松拿 Rank 1

- 2 无营养热身题

- 3 正常题 HDU 5738
- 5 省选题

- 二维平面上有 n 个点,定义一个点集 P 为 best set 当且仅当 P 中至少有一对 best pair
- 两个点  $u, v \in P$  被称作 best pair,当且仅当  $\forall w \in P, f(u, v) \geq g(u, v, w)$ ,其中  $f(u, v) = \sqrt{(x_u x_v)^2 + (y_u y_v)^2}$ ,  $g(u, v, w) = \frac{1}{2}(f(u, v) + f(v, w) + f(w, u))$
- 求 best set 的个数

•  $n \le 1000$ , 4000ms

- xjb 推导一下可以知道 best set 一定是一些共线的点,于是问题变成问有多少个子集共线。
- 首先,把所有点按照 (x,y) 双关键字排序,然后枚举最左边的点 i, 那么其他点 j 一定满足 j > i。把在这个点右边的点都做下极角排序 (按照  $\frac{1}{gcd(dx,dy)}(dx,dy)$  排序),统计下共线的就好了。
- 一条线段上有 k 个点,那么这条线段的总贡献即为  $C_k^2 + C_k^3 + \cdots + C_k^k = 2^k 1 k$
- 需要注意下对重点的处理。

- 2 无营养热身题

无营养热身题

- 3 正常题 HDU 5734
- 5 省选题

HDU 5734

- 给出一个向量  $W = (w_1, w_2, w_3, \dots, w_n)$ , 求向量  $B = (b_1, b_2, \dots, b_n) | (b_i \in \{+1, -1\}))$  和一个非负的权重因子  $\alpha$ , 使  $\|W \alpha B\|^2$  最小。
- $||X|| = \sqrt{x_1^2 + \dots + x_n^2}, \ n \le 10^5$

• 把距离公式展开, 可以得到

$$n\alpha^2 - 2\alpha(b_1w_1 + b_2w_2 + \dots + b_nw_n) + \sum_{i=1}^n w_i^2$$

- 对于二次函数  $ax^2 + bx + c (a > 0)$  有最小值  $c \frac{b^2}{4a}$
- 很显然当保证 biwi 全部同正负时,上式最小。代入化简得

$$MinVal = \sum_{i=1}^{n} w_i^2 - \frac{1}{n} (\sum_{i=1}^{n} |w_i|)^2$$

集训队题

- 2 无营养热身题

无营养热身题

3 正常题

**BZOJ 2655** 

- 5 省选题

- 一个有序序列 a<sub>1</sub>,···, a<sub>n</sub> 是合法的, 当且仅当:
  - ① 长度为给定的 n
  - 2 其中的数两两不同
  - **3**  $\forall i, a_i \in [1, A]$
- 一个序列的值  $value(a) = \prod_{i=1}^{n} a_i$ ,求所有不同序列的值的和 mod p
- $A, p < 10^9, n < 500$

## 100%的算法

让我们计算排个序之后的不同合法数列的和,再乘上n!. 让我们用do[A][n],表示答案. 注意到

$$\prod (a_i + A) = \sum_{s \subset \{0..n-1\}} A^{n-|s|} * \prod_{i \in s} a_i.$$
(1)

那么不妨考虑计算dp[2A][n].

不妨考虑在[1,A]中选了a个,在[A+1,2A]中选了n-a个数.

不妨令 $a_i$ 表示[1, A]中选了i个的序列的和,即为do[A][i].

同时令 $b_i$ 表示[A+1,2A]中选了i个的序列的和.根据之前的式子,可以推出

$$b_i = \sum_{j=0}^{j=i} A^{i-j} * a_j * {A - j \choose i - j}$$
(2)

不妨考虑1的右边,考虑计算 $a_i$ 对 $b_i$ 的贡献, $A^{i-j}$ 是共有的系数,同时可以发现有( $A^{-j}$ )个长 度为i且包含某给定长度为j序列的串,故系数是 $\binom{A-j}{i-j}*A^{i-j}$ 

同时考虑化简(4-1)

$${\binom{A-j}{i-j}} = \prod_{k=1}^{k=i-j} \frac{A-j+1-k}{k} = \frac{\prod_{k=j}^{k=i-1} (A-k)}{(i-j)!}$$
(3)

不妨令 $m_i = \prod_{k=0}^{k=i-1} A - i, rm_i = (m_i)^{-1}$  那么 $\binom{A-j}{i-j} = (i-j)!^{-1} * m_i * rm_j$ 那么我们进一步推出

$$b_i = m_i \sum_{j=i}^{j=i} A^{i-j} * a_j * rm_j * (i-j)!^{-1}$$
(4)

- 从原始 dp 的思路出发, f[i][j] 表示 1~i 中选取 j 个数的分数
- 写出 dp 方程 f[i][j]=f[i-1][j-1]×i×j+f[i-1][j]
   初始状态 f[0][0]=1
- 手玩 j 比较小的情况,容易发现,f[i][j] 实际上是一个最高次项为 2j 的多项式,那也就是说我们最终的答案 f[A][n] 就是一个 2n 次的多项式
- 这是个很好的性质,因为我们只用求出0到2n次项的系数就可以直接求答案了
- 随便贴一个插值板子

- CC AUG14 SIGFIB
  - 1 基础知识
  - 2 无营养热身题
  - 3 正常题

HDU 5738 HDU 5734

CC AUG14 SIGFIB

- 关于找规律
- 4 集训队题
- 5 省选题

集训队题

给定 n,m, 求

无营养热身题

$$\sum_{x+y+z=n,\ x,y,z\in N} 6xyz \times Fib_x \times Fib_y \times Fib_z \bmod m$$

多组数据。 $n \le 10^{18}$ ,  $m \le 10^5$ , 对于每个测试点,  $\sum m \le 10^6$ 

• 听说可以用生成函数搞然而并不是很会做……

 由干斐波那契数列可以递推求解,故上式也应该是一个常系 数线性递推。经验证,该式为十二阶递推,可以直接递推求 解。

集训队题

- 使用特征多项式优化之后的复杂度:  $O(k^2 \log n)$ , 其中 k = 12
- 特征多项式 +FFT+CRT: O(klog klog n)
- 听说手动展开 FFT 的 for 循环就 Rank 1 了?

- 2 无营养热身题

- 3 正常题 关于找规律
- 5 省选题

请勿看答案

- 观察法 & 模式识别
- n次多项式差分 n+1 次之后就变成了 0. 可以返推回去
- 普通插值方法
- k 次方幂和本质上是一个 k+1 次关于 n 的多项式, 使用线性 插值的方法即可解决本问题
- 常系数递推多项式? 暴力枚举多少项递推, 然后高斯消元, 检验是否能接着递推
- 剩下的超几何函数我表示不会搞, 并没有研究过, 欢迎讨论

集训队题

- 1 基础知识
- 2 无营养热身题
- 4 集训队题

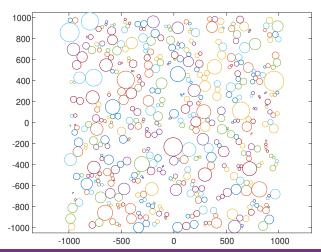
- 2 无营养热身题

- 4 集训队题 清华集训 2016 定向越野

清华集训 2016 定向越野

• 求平面上点 s 到 t 的最短路径,路径不能与给定的 n 个圆相 交。 $n \le 500$ ,坐标范围 ∈ [-1000, 1000]

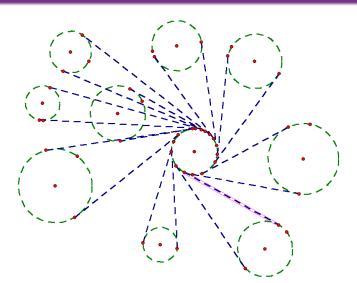
集训队题



集训队题 ○00●0○○○○○ 省选题

清华集训 2016 定向越野

# 跟大家讲个鬼故事



Tsinghua University

# 跟大家讲个鬼故事

- 裸的三方暴力求切线是过不了的。需要一点小小的优化。
- zgg: 我想用我的 O(n² log n) 扫描线来卡常数, 资不资兹呀?
- 我: 当蓝资兹辣! 你必须要在我运行时间的 1/2 以下才行。
- 然后,我和 zgg 各自调了调常数,结果我跑的比他快。



#### 清华集训 2016 如何暴力地求和

- 2 无营养热身题

- 4 集训队题 清华集训 2016 如何暴力地求和

有一个多项式函数 f(x),最高次幂为 x<sup>m</sup>,定义变换 Q:

$$Q(f, n, x) = \sum_{k=0}^{n} f(k) \binom{n}{k} x^{k} (1 - x)^{n-k}$$

集训队题

现在给定函数 f 和 n, x, 求  $Q(f, n, x) \mod 998244353$ 。

- 出于某种原因,函数f由点值形式给出,即给定  $a_0, a_1, \cdots, a_m$  共 m+1 个数,  $f(x) = a_x$ 。可以证明该函数唯
- $n < 10^9$ , m < 20000

#### 清华集训 2016 如何暴力地求和

无营养热身题

• 通过尝试可以发现答案是一个关于 n 和 x 的多项式,且最高次项为 m。并且变换 Q 有如下性质:

$$Q(f(x) = x^{\underline{c}}) = n^{\underline{c}}x^{c}$$

把 f 的点值表示用 FFT 转换成下降幂表示, 然后求个和即可

- 详细题解
- 以下有请 zzx 传授人生经验!

#### CC OCT12 MAXCIR

- 2 无营养热身题

- 4 集训队题 CC OCT12 MAXCIR

集训队题

0000000000

- 给出一个三角形 ABC,以及 N 个操作。第 i 个操作有两个 参数  $x_i, y_i$ , 使用这个操作可以使得点 A 的 x 坐标增加  $x_i$ , 并且 y 坐标增加 yi。
- 你可以使用最多 K 个操作,这些操作的影响叠加,同一个 操作不能重复使用, ABC 三个点允许共线或重合。最大化 三角形 ABC 的周长。
- K < N < 500,  $|x_i|, |y_i| \le 10^6$ ,  $|x_i|, |y| \le 10^9$

- 首先,|BC| 是定值可以被忽略。那么考虑最大化 |AC| + |BC|, 若得到的最大值为 ans, 那么对于所有解都满足  $|AC| + |BC| \le ans$ , 也就是 A 点全部在一个椭圆内部。
- 记 A' 点为最优点, 那么 A' 就在椭圆的边界上, 考虑在 A' 点 的切线 f(x,y) = c, 那么对于所有在椭圆内部的点, 都满足  $f(x,y) \le c$ , 于是, 只需要最大化 f(x,y) 即可找到这个 A 点。 也就是对于任意一条向量 v, 然后选取 op;\*v 最大的 K 个向 量。
- 容易发现, 对于 (x<sub>1</sub>, y<sub>1</sub>), (x<sub>2</sub>, y<sub>2</sub>), 它们点乘一条向量的大小关 系变化的分界点是  $(y_2-y_1,x_1-x_2)$ 。考虑处理出所有的分界 点,然后对这些临界向量极角排序,每次大小关系变化时更 新以下选择的操作即可得到答案。

- 1 基础知识
- 2 无营养热身题

## 5 省选题

FJOI2014 病毒防护带

#### FJOI2010 邮局选址

- 1 基础知识

无营养热身题

- 5 省选题

## FJOI2010 邮局选址

52 / 77

FJOI2010 邮局选址

• 裸的最小圆覆盖。

n+e Tsinghua University

- 裸的最小圆覆盖。
- 不会的同学, 详见 NOIP2016 福建夏令营 我的课件

#### FJOI2012 字母识别

- 1 基础知识
- 2 无营养热身题

无营养热身题

- 5 省选题

FJOI2012 字母识别

54 / 77

- 现在给出若干书写的轨迹描述,问最终的图形是否为大写字 母A。如果两条轨迹在同一条直线上,并且拥有共同的坐标 点,则这两条轨迹可以合成一条,并且合成后的轨迹可以再 次合并。判定规则如下:
  - 最终的图形中,只看得到3条长度严格>0的轨迹;
  - 其中2条轨迹交于一个公共的交点(端点),所构成的夹角  $< 90^{\circ};$
  - ③ 假设 (2) 中的 2 条轨迹分别为  $L_1$  和  $L_2$ ,第三条轨迹  $L_3$  的 一个端点严格在  $L_1$  内部,另一个端点则严格在  $L_2$  内部(即 不能在端点上或者线段外部);
  - △ L3 的长度不得超过 L1, L2 长度之和的一半。



FJOI2012 字母识别

- 无脑码农题。
- 比起清华集训那道要简单。

- 1 基础知识
- 2 无营养热身题

- 5 省选题

### FJOI2013 Grid

FJOI2014 病毒防护带

57 / 77

- 假设给定一个平面方形网格。网格上相邻网格点的边长为 e。 现在要在这个平面网格上分布 n 个处理器用于网格计算。处理器只能是分布在网格点处。如何规划处理器的合理分布才能使得网格计算的通信费用最小? $n \leq 100$
- 空间中任意两个点  $p_1$  与  $p_2$  之间的曼哈顿距离  $L_1(p_1,p_2)$  定义为连接这 2 点的线段在各坐标轴产生的投影长度之和。例如在平面上,点  $p_1=(x_1,y_1)$  与点  $p_2=(x_2,y_2)$  之间的曼哈顿距离

$$L_1(p_1, p_2) = |x_1 - x_2| + |y_1 - y_2|$$

• 如果处理器分布在平面上  $n \land p_1, p_2, ..., p_n \lor$  , 网格 点  $p_i$  的坐标为  $(x_i, y_i)$  ,  $1 \le i \le n$  ,则  $n \land p_i$  如果这间的通信费用可以用它们的平均曼哈顿距离来度量。

$$\frac{1}{2}\sum_{i=1}^{n}\sum_{j=1}^{n}L_1(p_i,p_j) = \frac{1}{2}\sum_{i=1}^{n}\sum_{j=1}^{n}|x_i - x_j| + \frac{1}{2}\sum_{i=1}^{n}\sum_{j=1}^{n}|y_i - y_j|$$

- 正解玄学。连 oeis 最高纪录也才到 n=50
- 一种思路: 贪心的选择放下一个目标位置 (考场 60)
- 另一种思路: 先全部拍满处理器, 然后每次删掉代价最大的那个(考场70)
- 两个取 min: 刚好和 oeis 对上了
- 不是很懂古钱是怎么造的数据……据说有  $O(n^{7.5})$  的神奇做法
- 反正我当时初三并不知道有省选这回事 233

#### FJOI2013 圆形游戏

- 1 基础知识

- 5 省选题

### FJOI2013 圆形游戏

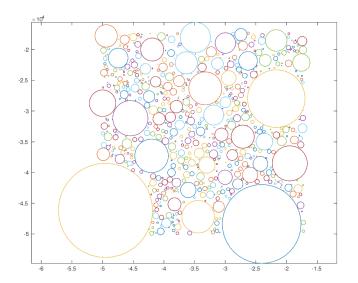
60 / 77

- 在一个无穷大的桌面上有 n 个圆形, 保证任意 2 个圆相离 或者相包含,不存在相切或相交。现在 Alice 和 Bob 在玩一 个圆形游戏,以 Alice 为先手,双方以如下步骤轮流游戏:
  - ❶ 选定一个圆 A, 把 A 以及所有完全在 A 内部的圆都删除;
  - ② 如果在自己回合无法找到可删除的圆,则输掉比赛。
- 假设 Alice 和 Bob 都非常聪明,请问最终谁能够取得胜利? 请编程输出最终获胜的人。n < 20000

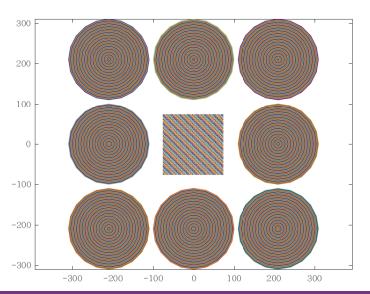
- sg[fa]=1+(sg[son[1]]^ sg[son[2]]^ ···)
- 难点在于建树。扫描线 + 括号序列 + 平衡树维护 (真难写)

- sg[fa]=1+(sg[son[1]]^ sg[son[2]]^ ...)
- 难点在干建树。扫描线 + 括号序列 + 平衡树维护(真难写)
- 把坐标轴随机转一下,按照每个圆的左端点排序。
- 对于一个圆,在排完序里面的数组里面二分出它有可能控制 到的圆的区间, 然后暴力扫并且更新答案。
- 如果随机的话,期望重合的圆的个数在  $O(\sqrt{n})$  个。
- 干是如果数据水的话就可以水过啦~
- 直接这么暴力就可以和标算运行效率差不多了,大家来思考 一下有没有什么能卡掉这个做法的数据。

FJOI2013 圆形游戏



FJOI2013 圆形游戏



#### FJOI2014 病毒防护带

- 1 基础知识
- 2 无营养热身题

- 5 省选题

### FJOI2014 病毒防护带

• 求一条直线使得平面上所有点到这条直线的距离的平方和最小

$$\delta = \sum_{i=1}^{n} \frac{(kx_i - y_i + b)^2}{k^2 + 1}$$

#### FJOI2014 病毒防护带

求一条直线使得平面上所有点到这条直线的距离的平方和最小

$$\delta = \sum_{i=1}^{n} \frac{(kx_i - y_i + b)^2}{k^2 + 1}$$

$$\frac{\partial \delta}{\partial b} = \sum_{i=1}^{n} \frac{2(kx_i - y_i + b)}{k^2 + 1} = 0 \Rightarrow b = \bar{y} - k\bar{x}$$

$$\frac{\partial \delta}{\partial k} = 0 \Rightarrow \sum_{i=1}^{n} (k^2 + 1)(x_i - \bar{x}) = \sum_{i=1}^{n} k(k(x_i - \bar{x}) - (y_i - \bar{y}))$$

这是一个关于k的一元二次方程,直接解就好了。

## 当年的 AKF 是如何进队的

- 最小二乘法拟合出来的直线必过点(x, v),由题目样例猜想 这题应该也是有这个结论的。
- 当 k 确定之后, b 也随之确定
- 把坐标平面切成一块一块的, 每块暴力三分, 然后就大力 AC 了

FJOI2014 病毒防护带

# 当年的 AKF 是如何进队的

无营养热身题

• 最小二乘法拟合出来的直线必过点 (x, y), 由题目样例猜想 这题应该也是有这个结论的。

集训队题

- 当 k 确定之后, b 也随之确定
- 把坐标平面切成一块一块的,每块暴力三分,然后就大力 AC 7
- 细心观察, 大胆猜想, 不用证明!
- 加强版: CC SEPT13 Two Roads

集训队题

- 1 基础知识

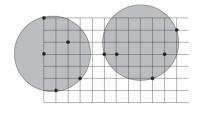
无营养热身题

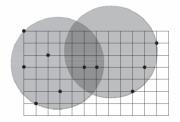
- 5 省选题

FJOI2015 最小覆盖双圆问题

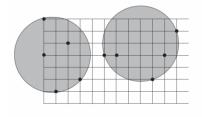
• 给定平面上 n 个点, 找出 2 个半径相同的圆 R1 和 R2, 覆 盖给定的 n 个点, 且半径最小。

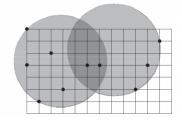
集训队题





• 给定平面上 n 个点, 找出 2 个半径相同的圆 R1 和 R2, 覆盖给定的 n 个点, 且半径最小。





• 正解玄学

## 当年的 n+e 是如何进队的

- 我会最小单圆覆盖!
- 两个圆的话,中间必然有一条直线能把点的归属分好类
- 如果这条直线垂直于 x 轴,那么从 x 坐标最小处移动到 x 坐标最大处的过程中, R1 一定是不断变大、R2 一定是不断 减小, 其中必定有分界点使得 R1=R2
- 大力转坐标 + 二分 + 最小圆覆盖

# 当年的 n+e 是如何进队的

- 我会最小单圆覆盖!
- 两个圆的话,中间必然有一条直线能把点的归属分好类
- 如果这条直线垂直于 x 轴,那么从 x 坐标最小处移动到 x 坐标最大处的过程中, R1 一定是不断变大、R2 一定是不断 减小, 其中必定有分界点使得 R1=R2
- 大力转坐标 + 二分 + 最小圆覆盖
- 这场比赛 100 分就能稳进了 233

### FJOI2016 建筑师 HDU 4372

- 1 基础知识

无营养热身题

- 5 省选题

FJOI2016 建筑师 HDU 4372

n 幢楼高度分别为1到n,你需要排列这些楼的相对位置使 得从左看去恰好有 x 幢楼, 从右看去恰好有 y 幢楼, 问方案 数。

集训队题

•  $n \le 50000$ ,  $x, y \le 100$ ,  $T \le 200000$ 

- n 幢楼高度分别为1到n,你需要排列这些楼的相对位置使 得从左看去恰好有 x 幢楼, 从右看去恰好有 y 幢楼, 问方案 数。
- n < 50000, x, y < 100, T < 200000
- $s(n-1, x+y-2) \times {x+y-2 \choose x-1}$
- 推不出来怎么办?

FJOI2016 建筑师 HDU 4372

### 当时我就写了个暴力

无营养热身题

• 把 ans(n, x, y) 打表打出来是这个样子的:

• 左边那列不就是斯特林数吗??? 这就 AC 了???

### FJOI2017 交错和查询

- 1 基础知识

无营养热身题

- 5 省选题

FJOI2017 交错和查询

## FJOI2017 交错和查询

• 你问我资兹不资兹,我只能回答说无可奉告

### P2847 -- [FJOI2017]交错和查询 Top 25

n+e 3(我)	1.274s	15.71MB	2KB	G++
nealchen2003 2	2.116s	6.74MB	2.16KB	G++
E.Space 2	2.928s	7.25MB	2.82KB	G++
runzhe2000 2	3.285s	9.04MB	4.31KB	G++
Std	3.549s	16.65MB	3.73KB	G++
Paladin 2	3.98s	16.64MB	3.92KB	G++
dick32165401 2	4.162s	26.18MB	3.68KB	G++

• 闷声背代码, 那是坠吼的!

- 掌握一些套路固然是重要的, 比如: 计算几何中将元素有序 化, 能够解决很多问题。
- 但是, 我们也应该掌握一些 xib 乱搞的能力
- Aja Huang 在 CNN 上 xib 乱搞做了很多实验,最终才有围 棋连胜 60 局的成绩

FJOI2017 交错和查询

祝大家省选顺利!

Thank you for listening!

n+e